

CSP-J 初赛模拟卷05

数学概念

单调递增：指一个序列（数组）内的元素从左到右一直递增。单调性：我们称一直递增/一直递减的序列（数组）具有“单调性”。

一、单选题（每题 2 分，共 30 分）

1. 在 8 枚硬币中有一枚质量不合格的硬币（质量过重），你有一个无刻度的天平，最少称重几次可以找到这枚不合格的硬币？
A. 3 B. 2 C. 1 D. 4
2. 分辨率为 1024×900 、16 位色的位图，存储图像信息所需的空间为（ ）。
A. 1800KB B. 1024 KB C. 4320 KB D. 2880 KB
3. 在一条长度为 1 的线段上随机取两个点，若进行无限次此随机操作，则以这两个点为端点的线段的平均长度是（ ）。
A. $1/2$ B. $1/3$ C. $2/3$ D. $3/5$
4. 现在有 3 位男生和 3 位女生共 6 位同学站成一排，若男生甲不站两端，3 位女生中有且只有两位女生相邻，则排队方案有（ ）种
A. 360 B. 288 C. 216 D. 96
5. 设 G 是有 n 个结点、 m 条边 ($n \leq m$) 的连通图，必须删去 G 的（ ）条边，才能使得 G 变成一棵树。
A. $m-n+1$ B. $m-n$ C. $m+n+1$ D. $n-m+1$
6. 已知数组 `int A[8]`，那么 `&A[5]` 的值和哪一项相等（ ）。
A. `A+160` B. `A+40` C. `A+5` D. `A+20`
7. 线性表若采用链表存储结构，要求内存中可用存储单元地址（ ）。
A. 必须连续 B. 部分地址必须连续 C. 一定不连续 D. 连续不连续均可
8. 将 7 个名额分给 4 个不同的班级，允许有的班级没有名额，有（ ）种不同的分配方案。
A. 84 B. 120 C. 96 D. 20
9. 算法的优劣和以下哪个要素有关？
A. 运行算法所用的计算机 B. 描述算法的计算机语言 C. 算法复杂度 D. 描述算法的代码的长度
10. 在 8 位二进制补码中，10101011 表示的数是十进制下的（ ）。
A. 43 B. -85 C. -43 D. -84
11. 为了统计一个非负整数的二进制形式中 1 的个数，代码如下：

```
int CountBit(int x) {
    int ret = 0;
    while (x) {
        ret++;
        _____;
    }
    return ret;
}
```

则空格内要填入的语句是（ ）。

- A. $x \gg= 1$ B. $x \&= x - 1$ C. $x |= x \gg 1$ D. $x \<= 1$

12. 以下哪一项不是因特网提供的服务

- A. WWW B. E-Mail C. HTML D. FTP

13. 一个二叉树的后序遍历序列为 BEDCA，中序遍历序列为 BADEC，则先序遍历序列为：

- A. ABCDE B. ABDCE C. ABCED D. ABDEC

14. 以下关于图的说法中，哪一项是**正确**的？

- A. 在一个包含 n 个点， m 条边的无重边和自环的有向图中，某一个点的入度最多为 m 。
 B. 在一个包含 n 个点， m 条边的无重边和自环的有向图中，某一个点的出度最多为 $n - 1$ 。
 C. 完全图中每两个点都一定互相可达，非完全图中每两个点都一定互相不可达。
 D. 在一个无重边和自环的有向图中，最小的环上至少包含三个点。

15. 以下关于栈与队列的说法中，哪一项是**错误**的？

- A. 栈只支持在一端进行操作，而队列支持在两端进行操作。
 B. 栈是一个先进后出的数据结构，而队列是一个先进先出的数据结构。
 C. 栈和队列都是线性数据结构
 D. 可以用数组实现栈，但是不能实现队列。

二、阅读程序（除特殊标明外，判断题每题 1 分，选择题每题 4 分，共 40 分）

阅读程序第一题

```
01  #include <bits/stdc++.h>
02  using namespace std;
03  int main(){
04      int n, i = 2;
05      cin >> n;
06      for(; n % i != 0; i++);
07      cout << (i == n ? "Yes" : "No");
08  }
```

判断题

- 如果将第六行末尾的分号变成一对空的大括号，程序运行结果不变。
- 在第 7 行中如果 i 等于 n ，则会输出 Yes，否则输出 No。
- 若将第四行改为 `int n, i;`，程序运行结果一定不变。

选择题

1. 若输入为 3，则程序运行结果为
A. NoYes B. NoNoYes C. Yes D. No
2. 将第 6 行改为以下哪一项，程序运行结果一定不变？
A. `for(int i = 2; n % i != 0; i++);`
B. `for(; sqrt(n) % i != 0; i++);`
C. `for(; n % i != 0; i += 2);`
D. `for(i = sqrt(n); n % i != 0; i++);`

阅读程序第二题

```
01  #include <iostream>
02  #include <string.h>
03  using namespace std;
04  char s1[100], s2[100];
05  int main(){
06      cin >> s1 >> s2;
07      int now = 0, len1 = strlen(s1), len2 = strlen(s2);
08      for(int i = 0; i < len2 && now < len1; i++)
09          if(s2[i] == s1[now]) now++;
10      if(now == len1)
11          cout << "YES" << endl;
12      else
13          cout << "NO" << endl;
14  }
```

判断题

1. 若将第 4 行改为 `string s1, s2;`，则程序运行结果一定不变。
2. 若将第 9 行改为 `if(s2[i] == s1[now++]);`，则程序运行结果一定不变。
3. 若将第 8 行中的 `&&` 改为 `||`，则程序一定会死循环。

选择题

1. 加上 `#include <cstdio>` 头文件之后，将第 6 行改为以下哪条语句，程序运行结果一定不变？
A. `scanf("%c%c", s1, s2);`
B. `scanf("%s%s", s1, s2);`
C. `scanf("%c%c", &s1, &s2);`
D. `scanf("%s%s", &s1, &s2);`
2. 当输入为以下哪个选项时，程序输出结果为 NO？
A. `123 123`
B. `abcdr dr`
C. `AEW AAEEEEWWW`
D. `abc abcdefg`

阅读程序第三题

```
01  #include <iostream>
02  using namespace std;
03  const int maxn = 100;
04  int a[maxn], ans;
05  void dfs(int l, int r){
06      if(l > r)
07          return;
08      int max_pos = l;
09      for(int i = l; i <= r; i++){
10          if(a[i] > a[max_pos])
11              max_pos = i;
12      }
13      ans += (r - l + 1) * a[max_pos];
14      dfs(l, max_pos - 1);
15      dfs(max_pos + 1, r);
16  }
17
18  int main(){
19      n = 5;
20      for(int i = 1; i <= n; i++){
21          cin >> a[i];
22      }
23      dfs(1, n);
24      cout << ans << endl;
25  }
```

注意，本题所有输入均为正整数

判断题

1. 若在 15 行之后加上一句 `return;`，程序运行结果一定不变。
2. 若将第 8 行改为 `int max_pos = r`，程序运行结果一定不变。
3. 若将第 20 行改为 `for(int i = 0; i < n; i++){`，且将第 23 行改为 `dfs(0, n-1)`，程序运行结果一定不变。

选择题

1. 若将第 6 行改为 `if(l >= r)`，则下列说法正确的是：
A. 程序运行结果一定不变
B. 程序可以运行出结果，且结果某些情况下会改变，某些情况下不变
C. 程序无法运行出结果
D. 程序可以运行出结果，且结果一定会改变
2. 若输入为 `2 1 5 2 3`，则输出为
A. 38 B. 29 C. 25 D. 13
3. 若输入为 `1 4 4 4 1`，则输出为
A. 14 B. 42 C. 62 D. 22
4. (3 分) 该代码最坏情况下的时间复杂度，平均情况下（数组元素大小随机）的时间复杂度分别为？

A. $O(n\log n), O(n\log n)$ B. $O(n^2), O(n^2)$ C. $O(n^2), O(n\log n)$ D. $O(n\log n), O(n)$

三、程序填空 (每题 3 分, 共 30 分)

1. (切割) 将一个单调递增的数组从某一位置切成两半, 然后交换左半边和右半边。现在给出交换后的数组, 多次询问, 每次给出一个元素 k , 问数组中是否存在该元素。

提示: 先使用二分查找, 找到切割点, 则切割点左边的数组单调递增, 右边的数组单调递减, 再对半边数组进行二分查找, 寻找元素 k 。

```
01  #include <iostream>
02  using namespace std;
03  const int maxn = 1e5 + 5;
04  int a[maxn];
05  bool binary_search(int l, int r, int k){ // 用于实现二分查找, 判断 [l,r] 中是否
    有 k 出现
06      while(**1**){
07          int mid = (l + r) >> 1;
08          if(a[mid] == k){
09              **2**;
10          }else if(a[mid] > k){
11              r = mid;
12          }else{
13              l = mid;
14          }
15      }
16      return a[l] == k || a[r] == k;
17  }
18  int main(){
19      int n, m, k;
20      cin >> n;
21      for(int i = 1; i <= n; i++){
22          cin >> a[i];
23      }
24      int L = 1, R = n, pos;
25      while(L <= R){
26          int mid = (L + R) / 2;
27          if(**3**){
28              L = mid + 1;
29              pos = mid;
30          }else{
31              R = mid - 1;
32          }
33      }
34      cin >> m; // 表示共有 m 次询问
35      while(m--){
36          cin >> k;
37          if(k >= a[1]){
38              if(**4**){ cout << "YES" << endl;
39              else cout << "NO" << endl;
40          }else{
41              if(**5**){ cout << "YES" << endl;
42              else cout << "NO" << endl;
43          }
```

```
44     }
45 }
```

1.1 处应填

- A. `l <= r` B. `l < r` C. `l + 1 < r` D. `l >= r`

2.2 处应填

- A. `break` B. `return true` C. `l = mid + 1` D. `r = mid - 1`

3.3 处应填

- A. `a[mid] > k` B. `mid > k` C. `a[mid] >= a[1]` D. `a[mid] > a[1]`

4.4 处应填

- A. `binary_search(L, R, k)`
B. `binary_search(1, pos+1, k)`
C. `binary_search(L, pos, k)`
D. `binary_search(1, pos, k)`

5.5 处应填

- A. `binary_search(pos, R, k)`
B. `binary_search(pos+1, R, k)`
C. `binary_search(pos+1, n, k)`
D. `binary_search(L, R, k)`

2. (井字棋) 给出一个 3*3 的棋盘，双方进行下棋。先手为 player1，后手为 player2，两人轮流行动，每次行动都可以向空位下一步棋子。当某一方的棋子连成三个时（横着连成三个，竖着连成三个，或者对角线连成三个）则宣布获胜。现在给出一个井字棋的残局，如果下棋双方都很会玩，请问先手必胜，后手必胜，还是平局。（输入包含 3 行 3 列共 9 个整数，描述一个棋盘的残局，其中 0 代表棋盘中的空位，1 代表 player1 下过的棋，2 代表 player2 下过的棋）

提示：用递归来模拟下棋的过程，递归层数为奇数时，轮到 player1 下棋，否则轮到 player2 下棋。每次进入递归之前先判断当前局面是否已经有胜者出现（即分别判断 player1 和 player2 是否有棋子连成三个），否则用两重 for 循环来枚举下一个位置下在哪。注意，由于双方都很会玩，所以 player1 和 player2 都会尽量采取能够让自己获胜，不能获胜则尽量平局的策略。

```
01 #include <iostream>
02 using namespace std;
03 int vis[4][4], cnt;
04 bool check(int player){ // 判断当前局面 player 是否获胜
05     bool LDiagonal = true, RDiagonal = true; // 表示对角线上是否连成一条线
06     for(int i = 1; i <= 3; i++){
07         if(vis[i][i] != player)
08             LDiagonal = false;
09         if(**1**)
10             RDiagonal = false;
11     }
12     bool row = true, col = true; // 表示当前行和列是否连成一条线
13     for(int j = 1; j <= 3; j++){
14         if(vis[i][j] != player)
15             row = false;
16         if(vis[j][i] != player)
17             col = false;
18     }
19 }
```

```

18         if(row || col)
19             return true;
20     }
21     return **2**;
22 }
23 int dfs(int dep){
24     if(check(1)) return 0;
25     else if(check(2)) return 2;
26     else if(**3**) return 1;
27     int ans = (dep % 2 == 1) ? 2 : 0;
28     for(int i = 1; i <= 3; i++){
29         for(int j = 1; j <= 3; j++){
30             if(vis[i][j]) continue;
31             vis[i][j] = (dep % 2 == 1) ? 1 : 2; // 当前 player 进行一次下棋
操作
32             if(dep % 2 == 1) // 轮到 player1 下棋
33                 **4**;
34             else
35                 ans = max(ans, dfs(dep + 1));
36             **5**;
37         }
38     }
39     return ans;
40 }
41 int main(){
42     for(int i = 1; i <= 3; i++){
43         for(int j = 1; j <= 3; j++){
44             cin >> vis[i][j];
45             if(vis[i][j] == 0)
46                 cnt++;
47         }
48     }
49     string res[] = {"player1", "draw", "player2"};
50     cout << res[dfs(1)] << endl;
51 }

```

1.1 处应填

- A. `vis[i][i+1] != player` B. `vis[i][i+1] != 0` C. `vis[i][4-i] != player` D. `vis[i][i+2] != 0`

2.2 处应填

- A. `false` B. `true` C. `LDiagonal || RDiagonal` D. `LDiagonal && RDiagonal`

3.3 处应填

- A. `check(3)` B. `dep == cnt` C. `dep == cnt + 1` D. `dep == 3*3`

4.4 处应填

- A. `ans = min(ans, dfs(dep + 1))`
 B. `ans = max(ans, dfs(dep + 1))`
 C. `ans |= dfs(dep + 1)`
 D. `ans += dfs(dep + 1)`

5.5 处应填

A. `vis[i][j] = 0`

B. `cnt--`

C. `vis[i][j] = 1`

D. 什么也不用填